PAT-NO:

JP410275082A

DOCUMENT-IDENTIFIER: JP 10275082 A

TITLE:

SYSTEM AND METHOD FOR REMOTE OBJECT ACCESS

PUBN-DATE:

October 13, 1998

INVENTOR-INFORMATION:

NAME

YAMADA, TAKASHI

ASSIGNEE-INFORMATION:

NAME

COUNTRY

N T T DATA TSUSHIN KK

N/A

APPL-NO:

TP10020613

APPL-DATE:

February 2, 1998

INT-CL (IPC): G06F009/44, G06F009/46, G06F013/00

ABSTRACT:

PROBLEM TO BE SOLVED: To dynamically generate an object on a computer across a network by making use of a remote procedure (RPC) and to access it.

SOLUTION: A client computer 11 has a main program 3 and a conversion logic client stub 8. A server computer 12 has a conversion logic server library 9. In response to a generation request from the main program 3, the server library 9 generates an object 2, assign a unique object ID thereto, and stores this object ID and a pointer into a correspondence table 10 and also returns the object ID to the main program 3. Then, the main program 3 specifies the object ID and issues a process request and a deletion request to the object 2. The server library 9 acquires the pointer corresponding to the object ID from the correspondence table 10 and processes the object 2 that the pointer 2 indicates.

COPYRIGHT: (C)1998, JPO

Best Available Copy

Xlotion Request 2004
50 bmitted 17 Feb 2004

(19)日本国特許庁(JP)

(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号

特開平10-275082

(43)公開日 平成10年(1998)10月13日

(51) Int.Cl. ⁶		識別記号	FΙ			
G06F	9/44	5 3 0	G06F	9/44	530M	
	9/46	360		9/46	360B	
	13/00	357		13/00	3 5 7 Z	

審査請求 未請求 請求項の数10 OL (全 14 頁)

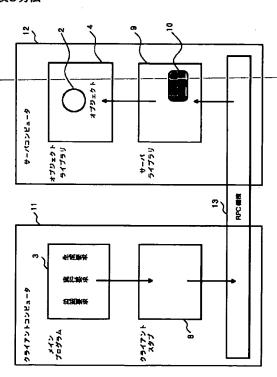
(21)出願番号	特願平10-20613	(71)出顧人	000102728
(22)出顧日	平成10年(1998) 2月2日		エヌ・ティ・ティ・データ通信株式会社 東京都江東区豊洲三丁目3番3号
44.4 has 11.4 has 3 miles and 11.		(72)発明者	山田 隆司
(31)優先権主張番号	特顧平9-20747		東京都江東区豊洲三丁目3番3号 エヌ・
(32)優先日	平9 (1997) 2月3日]	ティ・ティ・データ通信株式会社内
(33)優先権主張国	日本(JP)	(74)代理人	弁理士 上村 輝之

(54) 【発明の名称】 リモートオプジェクトアクセスシステム及び方法

(57)【要約】 (修正有)

【課題】 リモートプロシージャコール(RPC)を利用してネットワークを隔てたコンピュータ上にオブジェークトを動的に生成し且つそれにアクセスする。

【解決手段】 クライアントコンピュータ11はメインプログラム3と変換ロジッククライアントスタブ8とを有する。サーバコンピュータ12は変換ロジックサーバライブラリ9を有する。メインプログラム3からの生成要求に応答して、サーバライブラリ9がオブジェクトIDを対応テーブル10に格納し、かつ、そのオブジェクトIDをメインプログラム3に返却する。以後、メインプログラム3は、そのオブジェクトIDを指定してオブジェクト2への処理要求や消滅要求を発行する。サーバライブラリ9は、対応テーブル10からオブジェクトIDに対応するポインタを取得し、そのポインタが指すオブジェクト2に対し処理を行う。



【特許請求の範囲】

【請求項1】 リモートプロシージャコール(RPC) を通じて、クライアントコンピュータがサーバコンピュ ータ上にオブジェクトを生成し且つそのオブジェクトに アクセスするためのリモートオブジェクトアクセスシス テムにおいて、

前記クライアントコンピュータは、

前記クライアントコンピュータ上で生じたオブジェクト の生成及びアクセスのための個々の要求に応答して、オ ブジェクトの生成及びアクセスのための個々の関数の呼 10 び出しを前記リモートプロシージャコールを通じて前記 サーバコンピュータへ発行するRPCクライアントスタ ブを備え、

前記サーバコンピュータは、

前記オブジェクトの生成及びアクセスのための関数を有 して、前記RPCクライアントスタブからの個々の関数 の呼び出しに応答して、前記サーバコンピュータ上にサ ーバオブジェクトを生成し且つそのサーバオブジェクト に対するアクセスを実行するRPCサーバライブラリを 備え、

RPCクライアントスタブと前記RPCサーバライブラ リとは、各サーバオブジェクトに割当てられたユニーク なインスタンスIDを前記リモートプロシージャコール を通じてやりとりし、

前記RPCサーバライブラリは、各サーバオブジェクト のインスタンスIDをポインタに変換する手段を有する ことを特徴とするリモートオブジェクトアクセスシステ Д.

【請求項2】 リモートプロシージャコール (RPC) を通じて、クライアントコンピュータがサーバコンピュ 30 ータ上にオブジェクトを生成し且つそのオブジェクトに アクセスするための方法において、

前記クライアントコンピュータ上で生じたオブジェクト の生成及びアクセスのための個々の要求に応答して、オ ブジェクトの生成及びアクセスのための個々の関数の呼 び出しを前記リモートプロシージャコールを通じて前記 サーバコンピュータへ発行するRPCクライアントスタ ブとして、前記クライアントコンピュータが機能する過 程と、

前記オブジェクトの生成及びアクセスのための関数を有 40 して、前記RPCクライアントスタブからの個々の関数 の呼び出しに応答して、前記サーバコンピュータ上にサ ーバオブジェクトを生成し且つそのサーバオブジェクト に対するアクセスを実行するRPCサーバライブラリと して、前記サーバコンピュータが機能する過程と、

前記RPCクライアントスタブと前記RPCサーバライ ブラリとが、各サーバオブジェクトに割当てられたユニ 一クなインスタンスIDを前記リモートプロシージャコ ールを通じてやりとりする過程と、

のインスタンスIDをポインタに変換する過程と、を有 することを特徴とする方法。

【請求項3】 リモートプロシージャコール (RPC) を通じて、クライアントコンピュータがサーバコンピュ ータ上にオブジェクトを生成し且つそのオブジェクトに アクセスするためのリモートオブジェクトアクセスシス テムにおいて、

前記クライアントコンピュータは、

前記クライアントコンピュータ上で生じたオブジェクト の生成及びアクセスのための個々の要求に応答して、オ ブジェクトの生成及びアクセスのための個々の関数の呼 び出しを前記リモートプロシージャコールを通じて前記 サーバコンピュータへ発行するRPCクライアントスタ ブを備え、

前記サーバコンピュータは、

前記オブジェクトの生成及びアクセスのための関数を有 して、前記RPCクライアントスタブからの個々の関数 の呼び出しに応答して、前記サーバコンピュータ上にサ ーバオブジェクトを生成し且つそのサーバオブジェクト 20 に対するアクセスを実行するRPCサーバライブラリを 備え、

前記RPCサーバライブラリは、生成したサーバオブジ ェクトに対しユニークなインスタンスIDを割り当て、 各サーバオブジェクトのインスタンスIDとポインタと の対応テーブルを保有し、且つ、前記生成したサーバオ ブジェクトに割り当てたインスタンスIDを前記RPC クライアントスタブへ返却し、

前記RPCクライアントスタブは、各サーバオブジェク トのアクセスのための関数呼び出しを発行する時、返却 された各サーバオブジェクトのインスタンスIDを前記 関数呼び出しに含ませる、ことを特徴とするリモートオ ブジェクトアクセスシステム。

【請求項4】 請求項3記載のシステムにおいて、

前記クライアントコンピュータが、前記オブジェクト生 成のための要求に応答して生成されるクライアントオブ ジェクトを更に備え、

前記クライアントオブジェクトは、

(1)その生成時に、前記オブジェクト生成のための関数 呼び出しを発行するよう前記RPCクライアントスタブ に指示し、且つ、この生成関数の実行の結果返却された インスタンスIDを前記RPCクライアントスタブより 受けて保有し、さらに、

(2)前記オブジェクトのアクセスのための要求に応答し て、前記保有したてインスタンスIDを使用して前記ア クセスのための関数を発行するよう前記RPCクライア ントスタブに指示することを特徴とするリモートオブジ ェクトアクセスシステム。

【請求項5】 請求項4記載のシステムにおいて、前記 クライアントオブジェクトは、オブジェクト種類を示す 前記RPCサーバライブラリが、各サーバオブジェクト 50 オブジェクト種別IDを更に有し、このクライアントオ

ブを備え、

ブジェクトの生成時に、前記オブジェクト種別 I Dを使 用して前記オブジェクト生成のための関数呼び出しを発 行するよう前記RPCクライアントスタブに指示し、 前記RPCクライアントスタブは、前記オブジェクト生 成のための関数呼び出しを発行する時、前記オブジェク

ト種別IDを前記関数呼び出しに含ませ、

前記RPCサーバライブラリは、オブジェクト種類とオ ブジェクト種別 I Dとの対応テーブルを更に有し、前記 オブジェクト生成のための関数呼び出しに応答して、前 記オブジェクト種別IDに対応したオブジェクト種類に 10 属するオリジナルオブジェクトがサポートするメソッド を有したサーバオブジェクトを生成することを特徴とす

【請求項6】 請求項5記載のシステムにおいて、

るリモートオブジェクトアクセスシステム。

前記クライアントオブジェクトは、前記オリジナルオブ ジェクトから派生させて構築したものであって、前記オ リジナルオブジェクトがサポートするメソッドに対する 要求を受け付けることができ、

前記サーバオブジェクトは、前記オリジナルオブジェク トと所定の基本サーバオブジェクトとから派生させて構 20 築したものであって、前記基本サーバオブジェクトがサ ポートするメソッドに対する要求を受け付けることがで き、

前記クライアントオブジェクトは更に、前記オリジナル オブジェクトがサポートするメソッドに対する要求に応 答して、そのメソッドに予め割当てられた処理種別を指 定して、前記基本オブジェクトがサポートするメソッド に対する処理要求関数の呼出しを発行するよう前記RP Cクライアントスタブに指示し、

更に、前記RPCサーバライブラリは、前記基本オブジ 30 ブを備え、 ェクトがサポートするメソッドに対する処理要求関数の 呼出しに応答して、前記処理種別を指定して前記基本サ ーバオブジェクトがサポートするメソッドに対する要求 を、前記サーバオブジェクトに発行し、

前記サーバオブジェクトは更に、前記基本サーバオブジ ェクトがサポートするメソッドに対する要求に応答し て、オリジナルオブジェクトがサポートするメソッドの 内の前記処理種別に対応するメソッドを実行することを 特徴とするリモートオブジェクトアクセスシステム。

【請求項7】 リモートプロシージャコール(RPC) を通じて、クライアントコンピュータがサーバコンピュ ータ上にオブジェクトを生成し且つそのオブジェクトに アクセスするためのリモートオブジェクトアクセスシス テムであって、

前記クライアントコンピュータは、

前記クライアントコンピュータ上で生じたオブジェクト の生成及びアクセスのための個々の要求に応答して、オ ブジェクトの生成及びアクセスのための個々の関数の呼 び出しを前記リモートプロシージャコールを通じて前記 サーバコンピュータへ発行するRPCクライアントスタ 50 ータ上にオブジェクトを生成し且つそのオブジェクトに

前記サーバコンピュータは、

前記オブジェクトの生成及びアクセスのための関数を有 して、前記RPCクライアントスタブからの個々の関数 の呼び出しに応答して、前記サーバコンピュータ上にサ ーバオブジェクトを生成し且つそのサーバオブジェクト に対するアクセスを実行するRPCサーバライブラリを

RPCクライアントスタブと前記RPCサーバライブラ リとは、各サーバオブジェクトに割当てられたユニーク なインスタンスIDを前記リモートプロシージャコール を通じてやりとりし、

前記RPCサーバライブラリは、各サーバオブジェクト のインスタンスIDをポインタに変換する手段を有する リモートオブジェクトアクセスシステムにおける、前記 クライアントコンピュータとしてコンピュータを機能さ せるためのプログラムを担持したコンピュータ読み取り 可能な記録媒体。

【請求項8】 リモートプロシージャコール(RPC) を通じて、クライアントコンピュータがサーバコンピュ ータ上にオブジェクトを生成し且つそのオブジェクトに アクセスするためのリモートオブジェクトアクセスシス テムであって、

前記クライアントコンピュータは、

前記クライアントコンピュータ上で生じたオブジェクト の生成及びアクセスのための個々の要求に応答して、オ ブジェクトの生成及びアクセスのための個々の関数の呼 び出しを前記リモートプロシージャコールを通じて前記 サーバコンピュータへ発行するRPCクライアントスタ

前記サーバコンピュータは、

前記オブジェクトの生成及びアクセスのための関数を有 して、前記RPCクライアントスタブからの個々の関数 の呼び出しに応答して、前記サーバコンピュータ上にサ ーバオブジェクトを生成し且つそのサーバオブジェクト に対するアクセスを実行するRPCサーバライブラリを

RPCクライアントスタブと前記RPCサーバライブラ リとは、各サーバオブジェクトに割当てられたユニーク なインスタンスIDを前記リモートプロシージャコール を通じてやりとりし、

前記RPCサーバライブラリは、各サーバオブジェクト のインスタンスIDをポインタに変換する手段を有する リモートオブジェクトアクセスシステムにおける、前記 サーバコンピュータとしてコンピュータを機能させるた めのプログラムを担持したコンピュータ読み取り可能な 記録媒体。

【請求項9】 リモートプロシージャコール (RPC) を通じて、クライアントコンピュータがサーバコンピュ

アクセスするためのリモートオブジェクトアクセスシス テムであって、

前記クライアントコンピュータは、

前記クライアントコンピュータ上で生じたオブジェクト の生成及びアクセスのための個々の要求に応答して、オ ブジェクトの生成及びアクセスのための個々の関数の呼 び出しを前記リモートプロシージャコールを通じて前記 サーバコンピュータへ発行するRPCクライアントスタ ブを備え、

前記サーバコンピュータは、

前記オブジェクトの生成及びアクセスのための関数を有 して、前記RPCクライアントスタブからの個々の関数 の呼び出しに応答して、前記サーバコンピュータ上にサ ーバオブジェクトを生成し且つそのサーバオブジェクト に対するアクセスを実行するRPCサーバライブラリを

前記RPCサーバライブラリは、生成したサーバオブジ ェクトに対しユニークなインスタンスIDを割り当て、 各サーバオブジェクトのインスタンスIDとポインタと の対応テーブルを保有し、且つ、前記生成したサーバオ 20 ブジェクトに割り当てたインスタンスIDを前記RPC クライアントスタブへ返却し、

前記RPCクライアントスタブは、各サーバオブジェク トのアクセスのための関数呼び出しを発行する時、返却 された各サーバオブジェクトのインスタンスIDを前記 関数呼び出しに含ませる、リモートオブジェクトアクセ スシステムにおける、前記クライアントコンピュータと してコンピュータを機能させるためのプログラムを担持 したコンピュータ読み取り可能な記録媒体。

【請求項10】 リモートプロシージャコール(RP C)を通じて、クライアントコンピュータがサーバコン ピュータ上にオブジェクトを生成し且つそのオブジェク トにアクセスするためのリモートオブジェクトアクセス システムであって、

前記クライアントコンピュータは、

前記クライアントコンピュータ上で生じたオブジェクト の生成及びアクセスのための個々の要求に応答して、オ ブジェクトの生成及びアクセスのための個々の関数の呼 び出しを前記リモートプロシージャコールを通じて前記 サーバコンピュータへ発行するRPCクライアントスタ ブを備え、

前記サーバコンピュータは、

前記オブジェクトの生成及びアクセスのための関数を有 して、前記RPCクライアントスタブからの個々の関数 の呼び出しに応答して、前記サーバコンピュータ上にサ ーバオブジェクトを生成し且つそのサーバオブジェクト に対するアクセスを実行するRPCサーバライブラリを 備え、

前記RPCサーバライブラリは、生成したサーバオブジ

各サーバオブジェクトのインスタンスIDとポインタと の対応テーブルを保有し、且つ、前記生成したサーバオ

ブジェクトに割り当てたインスタンスIDを前記RPC クライアントスタブへ返却し、

6

前記RPCクライアントスタブは、各サーバオブジェク トのアクセスのための関数呼び出しを発行する時、返却 された各サーバオブジェクトのインスタンスIDを前記 関数呼び出しに含ませる、リモートオブジェクトアクセ スシステムにおける、前記サーバコンピュータとしてコ 10 ンピュータを機能させるためのプログラムを担持したコ ンピュータ読み取り可能な記録媒体。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】本発明は、リモートプロシー ジャコール (遠隔手続き呼び出し;以下、「RPC」と 略称する)を用いて、ネットワークを隔てた別のコンピ ュータ上のオブジェクトを操作するためのリモートオブ ジェクトアクセスシステムに関する。

【0002】なお、RPCはその実装において、ネット ワークからの個々の処理要求を、要求ごとにプロセスを 起こし独立したメモリ空間で処理するものと、スレッド やキューイングロジックを用いて共通のメモリ空間で処 理するものが存在するが、本方式は後者に適用できる。 [0003]

【従来の技術】手続き型プログラミングにおける呼び出 しをネットワークを隔てたコンピュータ間で実施するた めに、RPCが使われている。RPCはネットワークを 隔てた別のコンピュータ上の手続を、あたかもローカル コンピュータ上の手続のように呼出すことができる技術 30 である。RPCを用いてあるコンピュータが別のコンピ ュータの手続を呼出すと、その別のコンピュータでその 手続が実行され、そして、手続の実行が完了すると、そ の結果が後者から前者へと返される。

[0004]

【発明が解決しようとする課題】ところで、オブジェク ト指向プログラミングでは、手続型プログラミングにお けるような手続き呼び出しではなく、オブジェクトの生 成、処理要求、消滅のようなオブジェクトに対する操作 が行われる。このようなオブジェクト指向プログラミン グでのオブジェクト操作に関しても、ネットワークを腐 てたコンピュータ間で、別のコンピュータ上のオブジェ クトをあたかもローカルコンピュータ上のオブジェクト のように扱えることが望ましい。

【0005】しかしながら、上述した従来のRPCをそ のまま利用して、ローカルコンピュータ内でのオブジェ クト操作と同様な操作をネットワークを隔てた別のコン ピュータ上のオブジェクトに対して行おうと試みた場 合、以下のような問題が生じる。

【0006】図1は、ローカルコンピュータ1内でオブ ェクトに対しユニークなインスタンス I Dを割り当て、 50 ジェクト2を操作する場合の通常のプログラムモデルを

示す。このモデルにおいて、メインプログラム3は次の ような操作を行なう。

【0007】1. オブジェクト生成要求を発行し、その 結果として、オブジェクトライブラリ4に生成されたオ ブジェクト2のポインタを取得する。

【0008】2.以後、取得したポインタを使用して、 オブジェクト2に対し所望の処理の実行要求を発行す

【0009】3. オブジェクト2が不要になったら、取 得したポインタを使用してオブジェクト2の消滅要求を 10 発行する。

【0010】このようにローカルコンピュータ内の通常 のプログラムモデルでは、生成したオブジェクトのポイ ンタを使用して、オブジェクトに対する操作がなされ る。

【0011】このようなオブジェクト操作を、従来のR PCを利用して、他のコンピュータ上のオブジェクトに 対して行おうとする場合、操作要求はRPCの提供する 単純な手続き型言語インタフェースに変換せざるを得な い。そのため、例えば、オブジェクトの生成、処理要 求、消滅をそれぞれ手続型言語による手続(関数)とし て定義し、上述したポインタを関数の引数として設定す るような実装を行わざるを得ない。しかし、ネットワー クを隔てた別のコンピュータ上にオブジェクトを生成し た場合、そのオブジェクトのポインタを取得しても、メ モリ空間が異なるために、後の別の関数呼び出しにおい て同じオブジェクトを指定するためにそのポインタを利 用できる保証は全くない。つまり、1つの関数呼び出し 中ならば、オブジェクトを生成してそのオブジェクトに 処理を要求し且つ消滅させることは可能であっても、1 30 ータにインストール又はロードすることができる。 つの関数呼び出しでオブジェクトを生成し、別の関数呼 び出しでそのオブジェクトに処理を要求し、さらに別の 関数呼び出しでそのオブジェクトを消滅させるという操 作は、従来のRPCを利用したポインタをやりとりする 方式では不可能である。これでは、オブジェクトを必要 に応じ動的に生成してアクセスするというオブジェクト 指向言語の特長を生かすことができない。

【0012】従って、本発明の目的は、RPCを利用し てネットワークを隔てたコンピュータ上にオブジェクト を動的に生成し且つそれにアクセスすることができるリ 40 モートオブジェクトアクセスシステムを提供することに ある。

[0013]

【課題を解決するための手段】本発明の第1の側面にか かるシステムは、RPCを通じてクライアントコンピュ ータがサーバコンピュータ上にオブジェクトを生成し且 つそのオブジェクトにアクセスする(つまり、処理実行 を要求する、及び消滅させる)ためのシステムであっ て、オブジェクト生成に際しては、クライアントコンピ ュータが手続型言語インタフェースの生成要求を発し、

それに応答してサーバコンピュータがオブジェクトを生 成すると共にそのオブジェクトにユニークなIDを割り 付け、そのIDをクライアントコンピュータにレスポン スとして返す。以後、サーバコンピュータはオブジェク トのIDとポインタとの対応関係を管理する。そして、 クライアントコンピュータは、手続型言語インタフェー スのオブジェクトアクセス要求をオブジェクトのIDを 指定して発行し、これに応答してサーバコンピュータは そのIDに対応するポインタにより指定されたオブジェ クトにアクセスする。

【0014】本発明の第2の側面にかかるシステムは、 上記構成に加え、クライアントコンピュータが、サーバ コンピュータ内のオブジェクト(サーバオブジェクトと いう) に対応した仮想的なオブジェクト (クライアント オブジェクトという)を有する。クライアントオブジェ クトは、対応するサーバオブジェクトと同一名称のメソ ッドをサポートし、その生成時及び消滅時には手続型言 語インタフェースの生成要求及び消滅要求を発行し、ま た、サポートするメソッドの要求を受けると、これを手 続型言語インタフェースの対応する要求に変換する。サ ーバコンピュータは、クライアントオブジェクトからの 要求に応答して、対応するサーバオブジェクトを生成し たりアクセスしたりする。本発明の第3の側面にかかる システムは、第2の側面のシステムの構成に加え、生成 するオブジェクトの種類(クラス)を指定できる機構を 更に備える。

【0015】なお、本発明のシステムを構成する各コン ピュータのプログラムは、ディスク型ストレージ、半導 体メモリ、通信回線などの種々の媒体を通じてコンピュ

[0016]

【発明の実施の形態】以下、本発明の実施の形態を添付 図面に従って説明する。尚、以下の説明では、オブジェ クトの操作(生成、処理実行、消滅)要求を発するコン ピュータを「クライアントコンピュータ」、その要求を 受けてオブジェクトの操作を実行するコンピュータを 「サーバコンピュータ」と呼ぶ。

【0017】本発明の第1の実施形態に係るリモートオ ブジェクトアクセスシステムについて図2~図4を参照 して説明する。

【0018】この実施形態の概略は次の通りである。す なわち、サーバコンピュータは、クライアントコンピュ ータからの生成要求に応答したオブジェクトの生成時 に、そのオブジェクトに対してユニークな I Dを割り付 け、そのオブジェクトのポインタとIDとの対応表を保 持すると共に、そのIDをクライアントコンピュータに レスポンスとして返す。クライアントコンピュータは、 サーバコンピュータからのIDを保持し、以降のサーバ コンピュータ上のオブジェクトに対する操作は、オブジ 50 ェクトのIDを指定して関数を呼び出すことによって実 施する。

【0019】図2は、この実施形態に係るリモートオブ ジェクトアクセスシステムの構築の基礎となるローカル コンピュータ1内の通常のプログラムモデルを示す。

【0020】図2に示すプログラムモデルは、図1に示した従来のプログラムモデルと比較して明らかなように、メインプログラム3とオブジェクトライブラリ4との間に新たに変換ロジックライブラリ5を有する。この変換ロジックライブラリ5は、オブジェクトの生成、処理実行要求及び消滅というオブジェクト操作ための手続 10(関数)の集まりであり、メインプログラム3からオブジェクト生成関数の呼び出しを受けると、オブジェクトライブラリ4内にオブジェクト2を生成し、その時にオブジェクト2に対して識別のためのユニークなIDを割り付け、そして、オブジェクトライブラリ4から取得したオブジェクト2のポインタと、オブジェクト2に割り付けたIDとを対応テーブル6に格納して保持及び管理する。

【0021】このプログラムモデルでのオブジェクトの 生成とアクセスの動作を以下に説明する。

【0022】1.オブジェクトの生成

メインプログラム3は、オブジェクト生成関数呼び出しを変換ロジックライブラリに発行する。変換ロジックライブラリ5は、オブジェクトライブラリ4内にオブジェクト2を生成し、かつユニークなIDを決定し、そして、取得したポインタとIDとを対応テーブル6に格納し、IDをメインプログラム3にIDを返却する。メインプログラム3は、変換ロジックライブラリ5より生成したオブジェクト2のIDを取得する。

【0023】2. オブジェクトの処理実行

メインプログラム3は、取得したIDを引数にセットしてオブジェクト2に対する処理実行要求関数呼び出しを変換ロジックライブラリ5に発行する。変換ロジックライブラリ5は、対応テーブル6からIDに対応するポインタを取得し、そのポインタを使用してオブジェクト2に対して処理実行要求を発行する。

【0024】3.オブジェクトの消滅

メインプログラム3は、オブジェクト2が不要になったら、取得したIDを引数にセットしてオブジェクト消滅関数呼び出しを変換ロジックライブラリ5に発行する。変換ロジックライブラリ5は、対応テーブル6からIDに対応するポインタを取得し、そのポインタを使用してオブジェクト2の消滅要求を発行する。

【0025】図3は、図2に示した通常のプログラムモデルの変換ロジックライブラリ5を基に、本実施形態システムのクライアントコンピュータとサーバコンピュータとにそれぞれ搭載されるプログラムユニットを生成する様子を示す図である。

【0026】図2に示す変換ロジックライブラリ5を公 リ9に送る。サーバライブラリ9は、この関数呼び出し 知のRPCコンパイラ7に入力すると、変換ロジックの 50 に応答して、オブジェクトライブラリ4内にオブジェク

10

RPCクライアントスタブ (以下、単にクライアントス タブと呼ぶ)8と、変換ロジックのRPCサーバライブ ラリ(以下、単にサーバライブラリと呼ぶ)9とが自動 的に生成される。ここで、クライアントスタブ8とサー バライブラリ9とは、RPC機構によって結合されるこ とによって、全体として図2に示す変換ロジックライブ ラリ5と同じ機能を果たすものである。 クライアントス タブ8は、変換ロジックライブラリ5と同じインタフェ ースをメインプログラム3に提供するものであり、この インタフェースをRPCの手続型インタフェースに変換 する機能をもつ。サーバライブラリ9は、変換ロジック ライブラリ5内の対応テーブル6に相当する対応テーブ ル10を保持及び管理しており、変換ロジックライブラ リ5本来の機能、つまり、クライアントスタブ8からR PC機構を通じて到来するオブジェクト操作要求に応じ て、実際にオブジェクトを生成し、オブジェクトに処理 実行要求を発し、かつオブジェクトを消滅させる機能を もつ。

【0027】図4は、上記のクライアントスタブ8とサ 20 ーバライブラリ9を搭載したコンピュータにより構成される本実施形態システムのプログラムモデルを示す。

【0028】図4に示すように、クライアントコンピュ ータ11とサーバコンピュータ12とが、ネットワーク を隔てて存在し、両者はRPC機構13によって通信可 能である。 クライアントコンピュータ 1 1 は、メイプロ グラム3と、図3に示したクラインアントスタブ8とを 備える。サーバコンピュータ12は、オブジェクトライ ブラリ4と、図3に示したサーバライブラリ9を備え る。サーバライブラリ9は、前述したようにオブジェク 30 トライブラリ4内の各オブジェクト2のポインタとID との対応テーブル10を有する。前述したように、RP C機構13を通じて結合されたクライアントスタブ8と サーバライブラリ9とが、ちょうど図2に示した通常の プログラムモデルの変換ロジックライブラリ5と同様に 機能する。RPC機構13を通じてやりとりされるの は、オブジェクトのポインタではなくIDであるから、 クライアントコンピュータ11とサーバコンピュータ1 2とでメモリ空間が異なることは問題にならない。従っ て、クライアントコンピュータ11はネットワークを隔 てたサーバコンピュータ12上のオブジェクト2を操作

【0029】次に、図4のシステムにおけるオブジェクト操作について説明する。

【0030】1. オブジェクトの生成

することができる。

クライアントコンピュータ11のメインプログラム3が、クライアントスタブ8に対してオブジェクト生成関数呼び出し発行すると、クライアントスタブ8は、この関数呼び出しをRPC機構13を通じてサーバライブラリ9に送る。サーバライブラリ9は、この関数呼び出した広覧17、オブジェクトライブラリ4内にオブジェク

ト2を生成し、オブジェクトライブラリ4からオブジェ クト2のポインタを取得し、オブジェクト2に対しユニ ークなIDを割り当て、そのポインタとIDとをテーブ ル10に格納し、更に、そのIDをRPC機構13を通 じてクライアントスタブ8へ返却する。この I Dはクラ イアントスタブ8からメインプログラム3に渡され、メ インプログラム3はそのIDを保持する。

【0031】2. オブジェクトの処理実行

メインプログラム 3は、取得した I Dを引数にセットし てオブジェクト2に対する処理実行要求関数の呼び出し 10 をクライアントスタブ8に発行する。クライアントスタ ブ8は、その関数呼び出しをサーバライブラリ9に送 る。サーバライブラリ9は、その呼び出しに応答して対 応テーブル10からそのIDに対応するポインタを取得 し、そのポインタによって特定されるオブジェクト2に 対して処理の実行要求を発行する。

【0032】3. オブジェクトの消滅

メインプログラム3は、オブジェクト2が不要になった ら、取得した I Dを引数にセットしてオブジェクト消滅 要関数呼び出しをクライアントスタブ8に発行する。ク 20 ライアントスタブ8は、その関数呼び出しをサーバライ ブラリ9に送る。サーバライブラリ9は、対応テーブル 10からその I Dに対応するポインタを取得し、そのポ インタによって特定されるオブジェクト2に対して消滅 要求を発行する。

【0033】以下に、本実施例システムにおける変換ロ ジックライブラリ5の実装例を示す。オブジェクト指向 言語の1つであるC++の例えば「ObjectA」と いうクラスについての実装例を説明する。ここで、Ob jectAは、「Action1」「Action2」 30 「Action3」という3つのメソッドを持つものと する。なお、簡単のためObjectAの生成、消滅及 びメソッドにはパラメータがないものとする。

【0034】変換ロジックライブラリ5を実装する場 合、手続型言語であるC言語を用いて、オブジェクト操 作関数として以下の5つの関数を用意する。

【0035】1. オブジェクト生成関数「Object ACreate (ID, ret)

これはクラス〇bjectAのインスタンス (オブジェ クト)を生成するための関数である。この関数は、クラ 40 ス〇bjectAのインスタンスを生成すると、そのイ ンズタンスのポインタとそれに割り当てたIDとを対応 テーブル10に格納し、そのIDと生成結果retを呼 び出し元に返却する。

【0036】2. オブジェクト消滅関数「Object ADelete (ID, ret) j

これは、クラス〇bjectAのインスタンス (オブジ ェクト)を消滅させるための関数である。この関数は、 渡されたIDを基に対応テーブル10から対応するイン

12

されるインスタンスを削除し、対応テーブル10からエ ントリを削除し、その結果retを呼び出し元へ返却す

【0037】3. Action1要求関数「Objec tAAction1 (ID, ret)

」 これは、メソッドAction1をインスタンスに 対して要求するための関数である。この関数は、渡され た I Dを基に対応テーブル10から対応するインスタン スのポインタを取得し、そのポインタにより特定される インスタンスに対してAction1を発行し、そのA ction1の結果を結果retとして呼び出し元へ返 却する。

【0038】4. Action2要求関数「Objec tAAction2(ID, ret) 15. Actio n3要求関数「ObjectAAction3(ID, ret)」 発行するメソッドがそれぞれAction 2、Action3である以外は、ObjectAAc tion1(ID, ret)と同じである。

【0039】以上のCの関数を図2に示した変換ロジッ クライブラリ5として実装し、これを図3に示したよう にコンパイルしてできたクライアントスタブ8とサーバ ライブラリ9とを図4に示すようにネットワーク上のコ ンピュータ11、12に搭載することにより、クライア ントコンピュータ11からの要求でサーバコンピュータ 12上にクラス〇bjectAのインスタンスを生成 し、それにAction1、Action2又はAct ion3を要求したり、消滅させたりすることが可能に なる。

【0040】上述した第1の実施形態によると、リモー トコンピュータ上にオブジェクトを生成し、処理を要求 し、消滅させることができるため、以下のような効果が

【0041】(1)オブジェクトに対する処理要求の結 果としてオブジェクト内部に生成した情報をリモートマ シン上に保持できる。

【0042】(2)オブジェクト内部に生成した情報 を、独立した処理要求によって取り出すことができる。 【0043】(3)複数のコンピュータがリモートコン ピュータ上のオブジェクトを共有できる。

【0044】次に本発明の第2の実施の形態に係るリモ ートオブジェクトアクセスシステムについて図5、図6 を参照して説明する。

【0045】この実施形態の概略は以下の通りである。 サーバコンピュータ上のオブジェクト (サーバオブジェ クトと呼ぶ) に対応して、それと同じインタフェースを もつオブジェクト(クライアントオブジェクトと呼ぶ) がクライアントコンピュータ上に生成される。ここで、 サーバオブジェクトは「真」のオブジェクトであり、一 方、クライアントオブジェクトはインタフェースだけが スタンスのポインタを取得し、そのポインタにより特定 50 サーバオブジェクトと同じ「仮想的」なオブジェクトで

あるといえる。クライアントコンピュータ内のメインプログラムがクライアントオブジェクトに操作すると、それに対応したサーバオブジェクトの操作がサーバコンピュータ上で実行される。第1の実施形態では、メインプログラムからのオブジェクト操作はC言語のような手続型言語で行う必要があったが、第2の実施形態では、オブジェクト指向言語で行うことができる。

【0046】図5は、この実施形態に係るリモートオブジェクトアクセスシステムの構築の基礎となるローカルコンピュータ内の通常のプログラムモデルを示す。

【0047】ローカルコンピュータ21は、図2に示したモデルと同様にメインプログラム3、変換ロジックライブラリ5及びオブジェクトライブラリ4を有する他、メインプログラム3と変換ロジックライブラリ5との間にクライアントオブジェクトライブラリ14は、各サーバオブジェクト2に対応したクライアントオブジェクト15を有する。

【0048】以下、上記モデルでのオブジェクト操作を 説明する。

【0049】1. オブジェクトの生成

メインプログラム3が、クライアントオブジェクトライブラリ14内にクライアントオブジェクト15を生成する。クライアントオブジェクト15は、生成処理の中で変換ロジックライブラリ5に対してオブジェクト生成関数の呼び出しを発行する。この呼び出しに応答して変換ロジックのライブラリ5は、サーバオブジェクト2を生成し、オブジェクト2のポインタを取得し、オブジェクト2にユニークなIDを割り付け、ポインタとIDを対応テーブル6に格納し、そして、IDをクライアントオ 30 ブジェクト15に返却する。クライアントオブジェクト15はそのIDを属性として保持する。

【0050】2. オブジェクトの処理実行

メインプログラム3は、クライアントオブジェクト15 に処理の実行を要求する。クライアントオブジェクト15は、属性として保持したIDを引数にセットして、サーバオブジェクト2に対する処理実行要求関数の呼び出しを、変換ロジックライブラリ5は、対応テーブル6からIDに対応するポインタを取得し、さおのポインタにより特定される40サーバオブジェクト2に対して処理実行要求を発行する。

【0051】3. オブジェクトの消滅

メインプログラム3は、不要になったクライアントオブ 数に ジェクト15を消滅させる。クライアントオブジェクト Cク 15は、消滅処理の中で、属性として保持したIDを引 発行 数にセットしてオブジェクト消滅関数の呼び出し変換ロ ら I ジックライブラリ5へ発行する。変換ロジックライブラ すりりちは、対応テーブル6からIDに対応するボインタを 取得し、そのポインタが指すサーバオブジェクト2に消 50 す。

滅要求を発行する。

【0052】図6は、図5に示したモデルを基礎にして 構築された本実施例システムのプログラムモデルを示 す。

14

【0053】図示のように、クライアントコンピュータ31は、メインプログラム3と、クライアントオブジェクトライブラリ14と、クライアントスタブ8とを有する。サーバコンピュータ32は、サーバライブラリ9と、オブジェクトライブラリ4とを有する。ここで、クライアントスタブ8とサーバライブラリ9は、図3に示したように、変換ロジックライブラリ5を公知のRPCコンパイラでコンパイルすることにより生成されたものである。

【0054】本実施例システムでのオブジェクト操作は以下の通りである。

【0055】1. オブジェクトの生成

メインプログラム3は、オブジェクトライブラリ14内にクライアントオブジェクト15を生成する。クライアントオブジェクト15を生成する。クライアントオブジェクト15は、生成処理の中でクライアント2のスタブ8に対してオブジェクト生成関数呼び出しを発行する。クライアントスタブ18は、その関数呼び出した RPC機構13を通じてサーバライブラリ19に送る。サーバライブラリ9は、その呼び出しに応答してサーバオブジェクト2を生成し、オブジェクト2のポインタを取得し、オブジェクト2にユニークなIDを割り付け、そのポインタとIDを対応テーブル10に格納し、そしてIDをクライアントスタブ8に返す。クライアントスタブ8はそのIDをクライアントオブジェクト15に渡し、クライアントオブジェクト15はそのIDを属性と30 して保持する。

【0056】2.オブジェクトの処理実行メインプログラム3は、クライアントオブジェクト15に処理実行を要求する。クライアントオブジェクト15は、属性として保持したIDを引数にセットして処理実行要求関数呼び出しをクライアントスタブ8を通じてサーバライブラリ9に発行する。サーバライブラリ9は、対応テーブル10からIDに対応するポインタを取得し、そのポインタが指すサーバオブジェクト2に対して処理実行要求を発行する。

0 【0057】2. オブジェクトの消滅

メインプログラム3は、不要になったクライアントオブジェクト15を消滅させる。クライアントオブジェクト15は、消滅処理の中で、属性として格納したIDを引数にセットしてオブジェクト消滅関数呼び出しを、RPCクライアントスタブ8を通じてサーバライブラリ9に発行する。サーバライブラリ9は、対応テーブル10からIDに対応するポインタを取得し、そのポインタが指すサーバオブジェクト2に消滅要求を発行する。

【0058】以下に、本実施形態システムの実装例を示す

【0059】第1の実施形態の実装例と同様に、C++ の「ObjectA」をサーバオブジェクトのクラスと し、それが「Action1」「Action2」「A ction3」のメソッドを持つものとして、その「O bjectA」についての本実施形態の実装例を説明す

【0060】まず、第1の実施形態の実装例と同様に、 C言語の5つの関数「ObjectACreate (I D, ret) j 「ObjectADelete (ID, ret)」「ObjectAAction1 (ID, r 10 とクライアントコンピュータへの負荷分散が実現でき et) j 「ObjectAAction2(ID, re t) | ObjectAAction3 (ID, re t)」を、変換ロジックライブラリ5として用意する。 【0061】次に、サーバオブジェクトのクラス〇bj ectAに対応したクライアントオブジェクトのクラス ObjectBを用意する。なお、メインプログラム内 でObjectAを使用しない場合、ObjectBの 名称はObjectAの名称と同一であっても構わな い。このObjectBには、ObjectAがサポー トするメソッドと同一名称のメソッドを用意し、各メソ 20 ッドが上記のC関数を呼び出すように実装する。そのメ ソッドは以下の通りである。

【0062】1. コンストラクタ (生成時処理)「Ob jectB::ObjectB

これは、生成関数ObjectACreate(ID, ret)を呼び出し、返却されたIDを内部に格納す る。

【0063】2. デストラクタ (消滅時処理)「0bj ectB::~ObjectBj

これは、内部を保持している I Dを使用して、消滅関数 30 呼び出しObjectADelete(ID, ret) を発行する。

[0064]3. 「ObjectB::Action $1 \perp$

内部保持している I Dを使用して、Action1要求 関数呼び出しObjectAAction1(ID, r et)を発行する。

[0065]4. 「ObjectB::Action

5. 「ObjectB::Action3」 これらは、発行する関数呼び出しがそれぞれObjec tAAction2(ID, ret), ObjectA Action3(ID, ret)である以外は、Act ion1と同じ。

【0066】以上の第2の実施形態によると、次の利点 が得られる。

【0067】(1)ネットワーク上に配置したいオブジ ェクトから、機械的にクライアントオブジェクトを生成 できるため、簡単にネットワークプログラムが生成でき る。

【0068】(2)ネットワーク上のオブジェクトをロ ーカルコンピュータ内のオブジェクトと同様に、ポイン 夕で制御できる。

16

【0069】(3)、ローカルコンピュータ内のオブジェ クト管理ロジックをリモートコンピュータ上のオブジェ クトに対しても適用できる。

【0070】(4)本実施形態の拡張方式として、クラ イアントオブジェクトを全くの仮想的なものとせず部分 的に実処理を実装することにより、サーバコンピュータ

【0071】次に本発明の第3の実施形態に係るリモー トオブジェクトアクセスシステムについて、図7、図8 を参照して説明する。

【0072】この実施形態は、上述の第2の実施形態 に、操作対象となるオブジェクトの種別 (クラス) を任 意に指定できる機構を付加したものである。操作対象の オブジェクトのクラスを変更したい場合、第2の実施形 態では変換ロジックライブラリを再構築しなければなら ないが、本実施形態によればその必要がない。

【0073】図7は本実施形態に係るリモートオブジェ クトアクセスシステムのプログラムモデルを示す。

【0074】 クライアンコンピュータ41は、メインプ ログラム3と、オブジェクトライブラリ51と、変換ロ ジックのRPCクライアントスタブ (以下、単にクライ アントスタブ)53とを備える。オブジェクトライブラ リ51には、クライアントオブジェクト52と、これに 割り付けられたID(以下、インスタンスIDという) と、そのオブジェクト種別(クラス)を示す種別 I Dと が保持される。

【0075】サーバコンピュータ42は、変換ロジック のRPCサーバライブラリ(以下、単にサーバライブラ リという) 54と、オブジェクトライブラリ56とを備 える。オブジェクトライブラリ56にはサーバオブジェ クト57が保持される。サーバオブジェクト57にはク ライアントオブジェクト52が1対1で対応している が、その具体的な構成は後に説明する。サーバライブラ リ54には、サーバオブジェクト57のポインタとイン スタンスIDとの対応テーブル10、及びサーバオブジ 40 ェクト57のオブジェクト種別 I Dと種類 (クラス) と の対応テーブル55とが保持される。

【0076】クライアントスタブ53とサーバライブラ リ54は、以下のような変換ロジックライブラリを公知 のRPCコンパイラによりコンパイルして生成したもの である。この変換ロジックライブラリは次の3つの関数 をもつ。

【0077】(1)オブジェクト生成関数

この関数は、クライアントオブジェクト52からの呼び 出しに含まれているオブジェクト種別IDを基にテーブ 50 ル55を参照してそのオブジェクト種別IDに対応した

種類 (クラス) を認識し、その種類のサーバオブジェク 57をオブジェクトライブラリ56に生成し、そのオブ ジェクト57に対しユニークなインスタンス I Dを割り 当て、そのオブジェクト57のインスタンス I Dとポインタとをテーブル10に格納し、更に、そのインスタンス I Dをクライアントオブジェクト52に返却する。なお、ここで生成されるサーバオブジェクトから派生しさせて構築したものである。

【0078】(2)オブジェクト消滅関数

この関数は、クライアントオブジェクト52からの呼び出しに含まれているインスタンスIDを基にテーブル10を参照してそのインスタンスIDに対応するポインタを取得し、そのポインタが指すサーバオブジェクト57を消滅させる。

【0079】(3)処理要求関数

この関数は、クライアントオブジェクト52からの呼び出しに含まれているインスタンスIDを基にテーブル10を参照してそのインスタンスIDに対応するポインタを取得し、そのポインタが指すサーバオブジェクト2720に対し、後述する基本サーバオブジェクトがサポートするメソッドを要求する。このメソッドの要求には、後述する処理種別の指定が含まれている。

【0080】図8は、クライアントオブジェクト52とサーバオブジェクト57の構成を示す。

【0081】図8において、基本サーバオブジェクト6 1は、予め用意された1つのクラスのサーバオブジェクトであり、一つのメソッド60をサポートしている。オリジナルオブジェクト65は、メインプログラム3が生成しようと意図しているオブジェクトであり、ここでは 30 例として3つのメソッド62、63、64をサポートしていることにする。

【0082】図示のようにクライアントオブジェクト52は、オリジナルオブジェクト25から派生させて構築したものであり、構築時にオリジナルオブジェクト25に対して割り付けられたオブジェクト種別IDを属性として持つ。このクライアントオブジェクト52は、図中でオリジナルオブジェクト65と同じ形態に描かれているように、オリジナルオブジェクト65とインタフェースをメインプログラム3に対し提供するものである。こ40のクライアントオブジェクト52は仮想的なオリジナルオブジェクト65ということができ、次のような振舞をする。

【0083】(1)メインプログラム3からの生成要求に応答して生成処理を行い、生成処理では、上述した変換ロジックライブラリに対して、属性として持っているオブジェクト種別IDを引数にセットして上記オブジェクト生成関数の呼び出しを発行し、そして、変換ロジックライブラリから返却されたインスタンスIDを属性として保持する。

18

【0084】(2)メインプログラム3からオリジナルオブジェクト65のサポートするメソッド62、63又は64の要求を受けると、変換ロジックライブラリに対して、属性として持っているインスタンスIDと、要求されたメソッド62、63又は64に割り付けられた処理種別とを引数にセットして上記処理要求関数の呼び出しを発行する。なお、メソッド62、63、64の処理種別は、クライアントオブジェクト52とサーバオブジェクト57との間で構築時に割り付けられたものであ10る。

【0085】(3)メインプログラムからの消滅要求に 応答して消滅処理を行い、消滅処理では、変換ロジック ライブラリに対して、属性として持っているインスタン スIDを引数にセットして上記オブジェクト消滅関数の 呼び出しを発行する。

【0086】図8に示すように、サーバオブジェクト57は、オリジナルオブジェクト65と基本サーバオブジェクト61の2つのオブジェクトから派生させて構築したものであり、外部に対するインタフェースとして基本サーバオブジェクト61がサポートするメソッド60を有し、このメソッド60の外部から遮蔽された内部に、オリジナルオブジェクト65がサポートするメソッド62、63、64を有し、これらのメソッド62、63、64は前述した処理種別に対応付けられている。

【0087】このサーバオブジェクト57は、変換ロジックライブラリから基本サーバオブジェクト60のサポートするメソッド60を要求されると、その要求に含まれる処理種別に対応したメソッド62、63又は64を実行する。

【0088】以上のモデルにより、メインプログラム3は、自コンピュータ内に所望の種類(クラス)のオブジェクト(オリジナルオブジェクト)を生成するのと同じ操作で、ネットワーク上に当該クラスの真のオブジェクト(サーバオブジェクト57)を生成でき、かつ、自コンピュータ内の所望のオブジェクトに所望のメソッドを要求するのと同じ操作で、ネットワーク上のサーバオブジェクト57に所望のメソッドを実行させることができる。

【0089】本実施形態によれば次の利点が得られる。 0 【0090】(1)ネットワーク上に配置したいオブジェクトから、機械的にサーバオブジェクト及びクライアントオブジェクトを生成できるため、簡単にネットワークプログラムが生成できる。

【0091】(2) ネットワーク上のオブジェクトをコンピュータ内のオブジェクトと同様に、ポインタで制御できる。

【0092】(3)オブジェクトの種類を追加しない限り、オブジェクトのメソッドの変更などがあったとしても、変換ロジックライブラリを再構築しなくてもよい。

50 【0093】以上、本発明の幾つかの好適な実施形態を

19

説明したが、これに変更、修正、改良などを加えた他の種々の形態でも本発明を実施することができる。例えば、図4、6、7に示した実施形態において、メインプログラム3の中にクライアントスタブ8、53を構築することも可能である。

【図面の簡単な説明】

【図1】従来のローカルコンピュータにおける通常のプログラムモデルを示すブロック図である。

【図2】本発明の第1の実施形態に係るリモートオブジェクトアクセスシステムの構築の基礎となるローカルコ 10ンピュータでの通常のプログラムモデルを示すブロック図である。

【図3】図2に示す変換ロジックライブラリからRPC コンパイラにより変換ロジックのRPCクライアントス タブとRPCサーバライブラリを生成する工程を示す流 れ図である。

【図4】第1の実施形態に係るリモートオブジェクトアクセスシステムのプログラムモデルを示すブロック図である。

【図5】本発明の第2の実施形態に係るリモートオブジ 20 ェクトアクセスシステムの構築の基礎となるローカルコ ンピュータでの通常のプログラムモデルを示すブロック 図である。 20 【図6】第1の実施形態に係るリモートオブジェクトア

イ因のイディンスにあるがモードオックェットラクセスシステムのプログラムモデルを示すブロック図である。

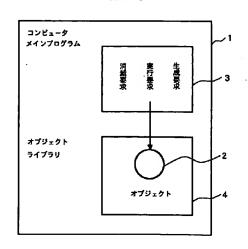
【図7】本発明の第3の実施の形態に係るリモートオブ ジェクトアクセスシステムのプログラムモデルを示すブ ロック図である。

【図8】第3の実施形態におけるオブジェクトの構成を示す図である。

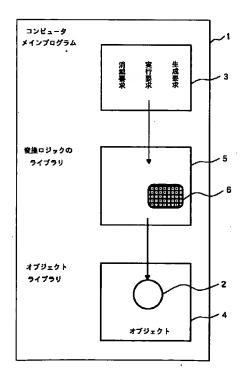
【符号の説明】

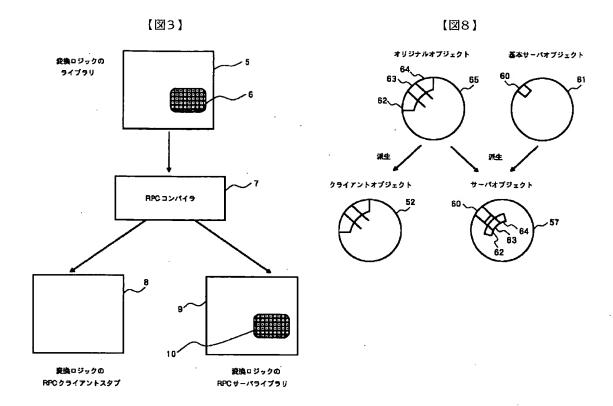
- 0 2、57 サーバオブジェクト
 - 3 メインプログラム
 - 4、56 オブジェクトライブラリ
 - 5 変換ロジックライブラリ
 - 6、10 オブジェクトのポインタと I Dの対応テーブ ル
 - 8、53 変換ロジックのRPCクライアントスタブ
 - 9、54 変換ロジックのRPCサーバライブラリ
 - 11、31、41 サーバコンピュータ
 - 12、32、42 サーバコンピュータ
- 20 13 RPC機構
 - 14、51 クライアントオブジェクトライブラリ
 - 15、52 クライアントオブジェクト
 - 55 オブジェクトの種別 I Dと種類の対応テーブル

【図1】

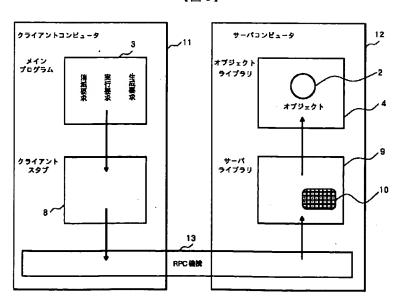


【図2】

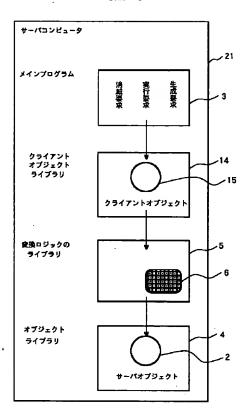




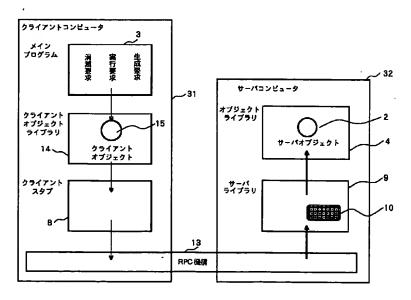
【図4】



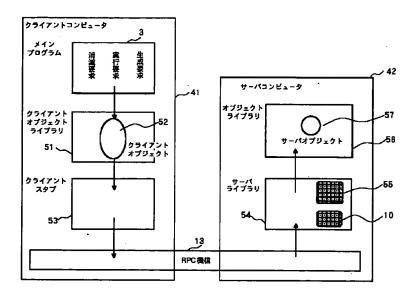
【図5】



【図6】



【図7】



PTO 04-1912

Japanese Patent

Document No. H10-275082

REMOTE OBJECT ACCESS SYSTEM AND METHOD

[Remoto Obujekuto Akusesu Shisutemu Oyobi Hoho]

Takashi Yamada

UNITED STATES PATENT AND TRADEMARK OFFICE
Washington, D.C. February 2004

Translated by: Schreiber Translations, Inc.

Country : Japan

Document No. : H10-275082

Document Type : Kokai

Language : Japanese

Inventor : Takashi Yamada

<u>Applicant</u> : NTT Data Communications Co., Ltd.

IPC : G 06 F 9/44

9/46 13/00

Application Date : February 2, 1998

<u>Publication Date</u> : October 13, 1998

Foreign Language Title : Remoto Obujekuto Akusesu Shisutemu

Oyobi Hoho

English Title : REMOTE OBJECT ACCESS SYSTEM AND

METHOD

(54) <u>Title of the invention</u>

Remote object access system and method

(57) Summary (amendments included)

Objective: Attempts are made, by using a remote procedure call (RPC), to generate an object in a dynamic fashion on a computer separated via a network and to access the same.

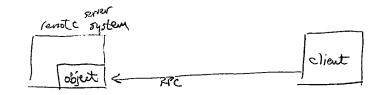
Solution mechanism: The client computer (11) possesses the main program (3) and the transform logic client stub (8). The server computer (12) possesses the transform logic server library (9). The transform logic server library (9) generates, in response to a generation request issued from the main program (3), the object (2), assigns a unique ID to said object, stores said object ID within the correspondence table (10) together with a pointer, and then returns said object ID to the main program (3). The main program (3) subsequently issues, by designating said object ID, a processing request or deletion request for said object (2). The transform logic server library (9) acquires the pointer corresponding to said object ID from the correspondence table (10) and then processes the object (2) pointed by said pointer.

Patent Claims

/2

Claim 1

¹ Numbers in the margin indicate pagination in the foreign text.



A remote object access system with the following characteristics: In a remote object access system which permits, via the remote procedure call (RPC), a client computer to generate an object on a server computer and to access said object,

The aforementioned client computer possesses

An RPC client stub which issues, in response to individual requests for generating and accessing objects arisen on the aforementioned client computer, actions for calling individual functions for generating and accessing objects to the aforementioned server computer via the aforementioned remote procedure call, whereas

The aforementioned server computer possesses

An RPC server library which possesses functions for generating and accessing the aforementioned objects, which generates server objects on the aforementioned server computer in response to actions for calling individual functions received from the aforementioned RPC client stub, and which then executes the access to said server objects, whereas

The RPC client stub and the aforementioned RPC server library exchange, via the aforementioned remote procedure call, unique instance IDs assigned to the respective server objects, whereas

The aforementioned RPC server library possesses a mechanism for transforming the instance IDs of the respective server objects into pointers.

Claim 2

A remote object access method with the following characteristics: In a method which permits a client computer to generate, via the remote procedure call (RPC), an object on a server computer and to access said object,

A process whereby the aforementioned client computer serves the function of an RPC client stub which issues, in response to individual requests for generating and accessing objects generated on the aforementioned client computer, actions for calling individual functions for generating and accessing said objects to the aforementioned server computer via the aforementioned remote procedure call,

A process whereby the aforementioned server computer serves the function of an RPC server library which possesses functions for generating and accessing the aforementioned objects, which generates, in response to actions for calling the individual functions received from the aforementioned RPC client stub, server objects on the aforementioned server computer, and which executes the access to said server objects,

A process whereby unique instance IDs assigned to the respective server objects are exchanged, via the aforementioned remote procedure call, between the aforementioned RPC client stub and the aforementioned RPC server library, and

A process whereby the aforementioned RPC server library transforms the instance IDs of the respective server objects into pointers

Are included.

Claim 3

A remote object access system with the following characteristics: In a remote object access system which permits, via the remote procedure call (RPC), a client computer to generate an object on a server computer and to access said object,

The aforementioned client computer

Possesses an RPC client stub which issues, in response to individual requests for generating and accessing objects arisen on the aforementioned client computer, actions for calling individual functions for generating and accessing objects to the aforementioned server computer via the aforementioned remote procedure call, whereas

The aforementioned server computer

Possesses an RPC server library which possesses functions for generating and accessing the aforementioned objects, which generates server objects on the aforementioned server computer in response to actions for calling individual functions received from the aforementioned RPC client stub, and which then executes the access to said server objects, whereas

The aforementioned RPC server library is designed to assign unique instance IDs to the generated server objects, to retain a correspondence table between the instance IDs of the respective server objects and pointers, and to return, to the aforementioned RPC client stub, the instance IDs assigned to the aforementioned generated server objects, whereas

The aforementioned RPC client stub incorporates, into the aforementioned function call, the returned instance IDs of the respective server objects at the time of issuing an action for calling the functions for accessing the respective server objects. Claim 4

A remote object access system with the following characteristics: In the system specified in Claim 3,

The aforementioned client computer additionally possesses a client object which becomes generated in response to a request for generating the aforementioned object, whereas

The aforementioned client object

Is designed not only

- (1): To command, at the time of its generation, the aforementioned RPC client stub to issue an action for calling the function for generating the aforementioned object and to cache the instance ID returned from the aforementioned RPC client stub as a result of the execution of said generation function but also
- (2): To command, in response to a request for accessing the aforementioned object, the aforementioned RPC client stub to issue, by using the aforementioned instance ID being cached, a function for gaining the aforementioned access.

Claim 5

A remote object access system with the following characteristics: In the system specified in Claim 4, the aforementioned client object is designed to additionally possess an object type-specific ID which shows the type of said object and

to command, at the time of the generation of said client object, the aforementioned RPC client stub to issue, by using the aforementioned object type-specific ID, a function calling action for generating the aforementioned object, whereas /3

The aforementioned RPC client stub is designed, at the time of issuing a function calling action for generating the aforementioned object, to incorporate the aforementioned object type-specific ID into the aforementioned function call, whereas

The aforementioned RPC server library is designed to additionally possess a correspondence table between object types and object type-specific IDs and to generate, in response to the function calling action for generating the aforementioned object, a server object which is formatted by a method supported by the original object that belongs to the object type corresponding to the aforementioned object type-specific ID.

Claim 6

A remote object access system with the following characteristics: In the system specified in Claim 5,

The aforementioned client object is designed to be branched from the aforementioned original object and to accept a request for the method supported by the aforementioned original object, whereas

The aforementioned server object is designed to be branched not only from the aforementioned original object and a certain foundational server object and to accept a request for the method

supported by the aforementioned foundational server object, whereas

The aforementioned client object is additionally designed, in response to the request for the method supported by the aforementioned original object, to designate a routine type assigned preliminarily to said method, and to command the aforementioned RPC client stub to issue an action for calling the routine request function specific to the method supported by the aforementioned foundational object, whereas

The aforementioned RPC server library is additionally designed, in response to the action for calling the processing request function specific to the method supported by the aforementioned foundational object, to designate the aforementioned routine type and to issue, to the aforementioned server object, a request for the method supported by the aforementioned foundational server object, whereas

The aforementioned server object is additionally designed, in response to the request for the method supported by the aforementioned foundational server object, to execute, among the methods supported by the original object, the method corresponding to the aforementioned routine type.

Claim 7

[A remote object access system with the following characteristics:] In a remote object access system which permits, via the remote procedure call (RPC), a client computer to generate an object on a server computer and to access said object,

The aforementioned client computer

Possesses an RPC client stub which issues, in response to individual requests for generating and accessing objects arisen on the aforementioned client computer, actions for calling individual functions for generating and accessing objects to the aforementioned server computer via the aforementioned remote procedure call, whereas

The aforementioned server computer

Possesses an RPC server library which possesses functions for generating and accessing the aforementioned objects, which generates server objects on the aforementioned server computer in response to actions for calling individual functions received from the aforementioned RPC client stub, and which then executes the access to said server objects, whereas

The RPC client stub and the aforementioned RPC server library exchange, via the aforementioned remote procedure call, unique instance IDs assigned to the respective server objects, whereas

The aforementioned RPC server library is a computer-decodable recording medium which is loaded with a program for invoking the computer function of the aforementioned client computer within a remote object access system in possession of a mechanism for transforming the instance IDs of the respective server objects into pointers.

Claim 8

[A remote object access system with the following characteristics:] In a remote object access system which permits,

via the remote procedure call (RPC), a client computer to generate an object on a server computer and to access said object,

The aforementioned client computer

Possesses an RPC client stub which issues, in response to individual requests for generating and accessing objects arisen on the aforementioned client computer, actions for calling individual functions for generating and accessing objects to the aforementioned server computer via the aforementioned remote procedure call, whereas

The aforementioned server computer

Possesses an RPC server library which possesses functions for generating and accessing the aforementioned objects, which generates server objects on the aforementioned server computer in response to actions for calling individual functions received from the aforementioned RPC client stub, and which then executes the access to said server objects, whereas

The RPC client stub and the aforementioned RPC server library exchange, via the aforementioned remote procedure call, unique instance IDs assigned to the respective server objects, whereas

The aforementioned RPC server library is a computer-decodable recording medium which is loaded with a program for invoking the computer function of the aforementioned server computer within a remote object access system in possession of a mechanism for transforming the instance IDs of the respective server objects into pointers.

Claim 9

[A remote object access system with the following characteristics:] In a remote object access system which permits, via the remote procedure call (RPC), a client computer to generate an object on a server computer and to access said object,

/4

The aforementioned client computer possesses

An RPC client stub which issues, in response to individual requests for generating and accessing objects arisen on the aforementioned client computer, actions for calling individual functions for generating and accessing objects to the aforementioned server computer via the aforementioned remote procedure call, whereas

The aforementioned server computer

Possesses an RPC server library which possesses functions for generating and accessing the aforementioned objects, which generates server objects on the aforementioned server computer in response to actions for calling individual functions received from the aforementioned RPC client stub, and which then executes the access to said server objects, whereas

The aforementioned RPC server library is designed to assign unique instance IDs to the generated server objects, to retain a correspondence table between the instance IDs of the respective server objects and pointers, and to return, to the aforementioned RPC client stub, the instance IDs assigned to the aforementioned generated server objects, whereas

The aforementioned RPC client stub is a computer-decodable recording medium which is loaded with a program for invoking the computer function of the aforementioned client computer within a remote object access system designed, at the time of issuing an action for calling the functions for accessing the respective server objects, to incorporate, into the aforementioned function call, the returned instance IDs of the respective server objects. Claim 10

[A remote object access system with the following characteristics:] In a remote object access system which permits, via the remote procedure call (RPC), a client computer to generate an object on a server computer and to access said object,

The aforementioned client computer

Possesses an RPC client stub which issues, in response to individual requests for generating and accessing objects arisen on the aforementioned client computer, actions for calling individual functions for generating and accessing objects to the aforementioned server computer via the aforementioned remote procedure call, whereas

The aforementioned server computer

Possesses an RPC server library which possesses functions for generating and accessing the aforementioned objects, which generates server objects on the aforementioned server computer in response to actions for calling individual functions received from the aforementioned RPC client stub, and which then executes the access to said server objects, whereas

The aforementioned RPC server library is designed to assign unique instance IDs to the generated server objects, to retain a correspondence table between the instance IDs of the respective server objects and pointers, and to return, to the aforementioned RPC client stub, the instance IDs assigned to the aforementioned generated server objects, whereas

The aforementioned RPC client stub is a computer-decodable recording medium which is loaded with a program for invoking the computer function of the aforementioned server computer within a remote object access system designed to incorporate, into the aforementioned function calling action, the returned instance IDs of the respective server objects at the time of issuing an action for calling the functions for accessing the respective server objects.

Detailed explanation of the invention

[0001]

(Technical fields to which the invention belongs)

The present invention concerns a remote object access system for operating an object on another computer separated via a network by using the remote procedure call ([transliterated in Japanese]; hereafter abbreviated as the "RPC").

[0002]

Incidentally, the RPC is divided, in terms of loading morphologies, into a format whereby individual processing requests

received from a network are processed within mutually independent memory spaces by initializing processes in request-specific fashions and a format wherein the same are processed within a common memory space by using a thread or cueing logic, whereas the present method is applicable to the latter.

[0003]

(Prior art)

The RPC is being used for exchanging procedural programming calls between computers separated via a network. The RPC represents a technology capable of calling procedures on a computer separated via a network as if they were procedures on a local computer. In a case where a given computer calls for the procedures of another computer by using the RPC, said procedures become executed by said "another" computer, and upon the completion of the execution of said procedures, the results are returned to the latter from the former.

[0004]

(Problems to be solved by the invention)

Coincidentally, in an object-oriented programming context, operations for objects such as the generations of objects, requests for processing the same, and/or deleting the same are executed in place of procedural calls prevailing in the procedural programming context. With regard to such object operations in the object-oriented programming context, too, it is desirable for an

object on a second computer to be handled as if it were an object on a local computer between such computers separated via a network.

[0005]

The following problem, however, is observed in a case where an attempt is made to execute, in relation to an object on a second computer separated via a network, procedures similar to those of object operations within a local computer.

[0006]

Figure 1 shows a normal program model in a case where the object (2) is operated within the local computer (1). According to this model, the main program (3) engages in the following operations.

/5

[0007]

1. An object generation request is issued, as a result of which the pointer for the object (2) generated within the object library (4) is acquired.

[8000]

- 2. Subsequently, a request for executing a desired routine on the object (2) is issued by using the acquired pointer.
 [0009]
- 3. In a case where the object (2) has become unnecessary, a request for deleting the object (2) is issued by using the acquired pointer.

[0010]

Thus, the normal program model within the local computer is designed to execute the operation of an object by using the generated object pointer.

[0011]

In a case where an attempt is made to execute such an object operation in relation to an object on another computer by using the RPC of the prior art, it is inevitable for the operation request to be transformed into a simple procedural language interface provided by the RPC. For this reason, the generation of the object, requests for processing the same, and the deletion of the same are each defined as procedures (functions) of the procedural language, and the aforementioned pointers must be designated as index numbers of such functions. In a case where an object is generated on another computer separated via a network, however, the memory space is variable, and therefore, even if the pointer for said object is acquired, there is absolutely no guarantee that the same pointer can be used for designating the same object during subsequent actions for calling other functions. In other words, it may be possible, during the progress of the action for calling a singular function, to generate an object, to request a routine for processing said object, and to delete the same, but the format for exchanging a pointer that utilizes the RPC of the prior art is incapable of generating an object based on a single function calling operation, of issuing a request for processing said object by calling another function, deleting said object by calling still another function. In such a

case, it is impossible to fully take advantage of the unique advantage of the object-oriented language, namely adventitious generations and accesses of objects in dynamic fashions.

[0012]

The objective of the present invention is therefore to provide a remote object access system which is capable of generating an object on a computer separated via a network by using the RPC in a dynamic fashion and of accessing the same.

[0013]

(Mechanism for solving the problems)

The system pertaining to the first aspect of the present invention is a system which permits, via the RPC, a client computer to generate an object on a server computer and to access said object (i.e., to request the execution of a routine and/or deletion), whereas in the context of generating an object, the client computer issues a request for generating a procedural language interface, in response to which an object is generated by the server computer, and after a unique ID has been assigned to said object, said ID is returned, as a response, to the client computer. The server computer subsequently manages correspondence relationship between the ID of the object and its pointer. The client computer then issues an object access request for the procedural language interface by designating the ID of the object, in response to which the server computer accesses the object designated by the pointer corresponding to said ID.

[0014]

being endowed with the addition to aforementioned constitutional attributes, the system pertaining to the second aspect of the present invention is characterized by the fact that the client computer possesses a hypothetical object (referred to as the "client object") corresponding to the object within the server computer (referred to as the "server object"). The client object supports a method which bears a name identical to that of the corresponding server object, whereas during its generation and deletion phases, a request for generating the procedural language interface and a request for deletion are issued, whereas in a case where a request for the supported method has become received, it is transformed into a corresponding request for the procedural language interface. The server computer may, in response to the request issued from the client object, generate and/or access the corresponding server objects. The system pertaining to the third aspect of the present invention is, in addition to being endowed with the constitutional attributes of the system pertaining to the second aspect, further in possession of a mechanism for designating the type (class) of a generated object.

[0015]

Incidentally, the programs of the respective computers that constitute the system of the present invention can be installed or loaded into said computers via various media such as disc-type storage units, semiconductor memories, communications lines, etc.

[0016]

(Application embodiments of the invention)

In the following, application embodiments of the present invention will be explained with reference to attached figures. Incidentally, in subsequent explanations, a computer which issues a request for operations on objects (generation, routine execution, and/or deletion) will be referred to as the "client computer," whereas a computer which executes the operations on objects upon the receptions of such requests as the "server computer."

[0017]

The remote object access system of the first application embodiment of the present invention will be explained with reference to Figures 2 through 4.

[0018]

This application embodiment can be outlined as follows. In other words, the server computer assigns, at the time of the generation of an object in response to a generation request issued from the client computer, a unique ID to said object, retains a correspondence table between the pointers and IDs for such objects, and to return, as a response, the corresponding ID to the client computer. The client computer retains the ID received from the server computer, whereas subsequent operations on the object on the server computer are executed based on function calling actions by designating the ID of the object.

[0019]

Figure 2 shows a normal program model which, within the local computer (1), lays the foundation for building the remote object access system of the present application embodiment.

[0020]

As the comparison with the program of the prior art shown in Figure 1 clearly indicates, the program model shown in Figure 2 additionally possesses the transform logic library (5) between the main program (3) and the object library (4). This transform logic library (5) represents a collection of procedures (functions) for object operations, namely the generations of objects, requests for routine executions, and deletions, whereas in a case where an object generation function call is received from the main program (3), the object (2) is generated within the object library (4), and at the same time, a unique ID is assigned to said object (2) for identification purposes, whereas the pointer for the object (2) acquired from the object library (4) and the ID assigned to the object (2) are stored, retained, and managed in the correspondence table (6).

[0021]

In the following, actions for generating and accessing objects by using this program model will be explained.

[0022]

1. Generation of an object

The main program (3) issues an object generation function call to the transform logic library. The transform logic library (5) proceeds to generate the object (2) within the object library (4), to determine a unique ID, to store the acquired pointer and ID in the correspondence table (6), and then to return said ID to the main program (3) [sic: One extraneous "ID" out of context]. The main program (3) acquires, from the transform logic library (5), the ID for the generated object (2).

[0023]

2. Execution of an object routine

The main program (3) issues, by setting the acquired ID as an index number, a routine execution request function call for the object (2) to the transform logic library (5). The transform logic library (5) acquires the pointer corresponding to the ID from the correspondence table (6) and then issues, by using said pointer, a routine execution request to the object (2).

[0024]

3. Deletion of the object

The main program (3) issues, after the object (2) has become unnecessary, an object deletion function call to the transform logic library (5) by setting the acquired ID as an index number. The transform logic library (5) acquires the pointer corresponding to the ID from the correspondence table (6) and then issues, by using said pointer, a request for deleting the object (2).

[0025]

Figure 3 is a diagram which shows the manners by which program units mounted respectively on the client computer and server computer of the system of the present application embodiment are generated based on the normal program model transform logic library (5) shown in Figure 2.

[0026]

In a case where the transform logic library (5) shown in Figure 2 is inputted into the conventionally-known RPC compiler (7), the RPC client stub for the transform logic (hereafter referred to simply as the "client stub") (8) and the RPC server library for the transform logic (hereafter referred to simply as the "server library") (9) become automatically generated. client stub (8) and server library (9) hereby serve, in a state where they are mutually being coupled via an RPC mechanism, a collective function similar to that served by the transform logic library (5) shown in Figure 2. The transform logic client stub (8) provides an interface identical to that for the transform logic library (5) to the main program (3) and is endowed with a function of transforming this interface into the procedural interface for the RPC. This server library (9) retains and manages the correspondence table (10), which is equivalent to the correspondence table (6) within the transform logic library (5), and is endowed with the essential functions of the transform logic library (5), namely functions of, in response to object operation requests arriving from the client stub (8) via the RPC mechanism,

actually generating an object, issuing routine execution requests to said objects, and deleting said objects.
[0027]

Figure 4 shows a program model of the system of the present application embodiment constituted by computers loaded respectively with the aforementioned client stub (8) and transform logic server library (9).

[0028]

As Figure 4 indicates, the client computer (11) and the server computer (12) exist apart from one another via a network, whereas both can communicate with one another via the RPC mechanism (13). The client computer (11) possesses the main program (3) and the client stub (8) shown in Figure 3. The server computer (12) possesses the object library (4) and the server library (9) shown in figure 3. The server library (9) possesses, as has been discussed earlier, the correspondence table (10) for the pointers for the respective objects (2) within the object library (4) and their IDs. As has been mentioned earlier, the client stub (8) and server library (9), which are being mutually coupled via the RPC mechanism (13), serves a collective function similar to that of the transform logic library (5) of the normal program model shown in Figure 2. Since it is not the pointer for the object but its ID that is exchanged via the RPC mechanism (13), no problems arise from the mutually different memory spaces of the client computer (11) and the server computer (12). client computer (11) is therefore capable of operating on the

object (2) on the server computer (12), which is separated via the network.

[0029]

Next, the object operation in the system of Figure 4 will be explained.

[0030]

1. Generation of an object

In a case where the main program (3) of the client computer (11) has issued an object generation function call to the client stub (8), said client stub (8) transmits this function call to the server library (9) via the RPC mechanism (13). The server library (9) generates, in response to this function call, the object (2) within the object library (4), acquires the pointer for the object (2) from the object library (4), assigns a unique ID to the object (2), stores said pointer and ID in the /7 correspondence table (10), and then returns said ID to the client stub (8) via the RPC mechanism (13). This ID is relayed to the main program (3) from the client stub (8), and said ID is retained by the main program (3).

[0031]

2. Execution of an object routine

The main program (3) issues, by setting the acquired ID as an index number, a routine execution request function call for the object (2) to the client stub (8). The client stub (8) transmits

said function call to the server library (9). The server library (9) acquires, in response to said call, the pointer corresponding to said ID from the correspondence table (10) and then issues a routine execution request for the object (2) specified by said pointer.

[0032]

3. Deletion of the object

The main program (3) issues, after the object (2) has become unnecessary, an object deletion function call to the client stub (8) by setting the acquired ID as an index number. The client stub (8) transmits said function call to the transform logic server library (9). The server library (9) acquires a pointer corresponding to said ID from the correspondence table (10) and then issues an deletion request to the object (2) specified by said pointer.

[0033]

In the following, a loading example of the transform logic library (5) of the system of the present application example will be shown. A loading example pertaining to the class of "Object A" of C++, which is an object-oriented language, will be explained. In this context, Object A is presumed to be endowed with three methods, namely "Action 1," "Action 2," and "Action 3." Incidentally, the generation, deletion, and methods of Object A are presumed to possess no parameters for the sake of simplicity.

[0034]

In a case where the transform logic library (5) is loaded, the following five functions are prepared as object operation functions by using the C language, which instantiates a procedural language.

[0035]

1. Object generation function: "Object A Create (ID, ret)"

This is a function for generating an instance (object) of the Object A class. This function stores, upon the generation of an instance of the Object A class, the pointer for said instance and an ID assigned to the same in the correspondence table (10) and returns said ID and generation result ret to the call origination.

[0036]

2. Object deletion function: "Object A Delete (ID, ret)"

This is a function for deleting the instance (object) of the Object A class. This function acquires, based on the relayed ID, the pointer for the corresponding instance from the correspondence table (10), deletes the instance specified by said pointer, deletes the entry from the correspondence table (10), and returns the result ret to the call origination.

[0037]

3. Action 1 request function: "Object A Action 1 (ID, ret)"

This is a function for requesting the instance of Action 1 as a method. This function acquires, based on the relayed ID, the

pointer for the corresponding instance from the correspondence table (10), issues Action 1 to the instance specified by said pointer, and returns the result of said Action 1, as the result ret, to the call origination.

[0038]

- 4. Action 2 request function: "Object A Action 2 (ID, ret)"
- 5. Action 3 request function: "Object A Action 3 (ID, ret)"

The procedures are identical to those for Object A Action 1 (ID, ret) except that Action 2 and Action 3 are issued respectively as methods.

[0039]

In a case where the foregoing functions of C are loaded as the transform logic library (5) shown in Figure 2 and where the client stub (8) and the server library (9) are, as Figure 4 shows, loaded respectively into the computers (11) and (12) on the network under the pervasion of the resulting compilation shown in Figure 3, it becomes possible, in response to a request issued from the client computer (11), to generate an instance of the Object A class on the server computer (12), to request the same of Action 1, Action 2, or Action 3, and/or to delete the same.

[0041]

Since it is possible to generate an object on a remote computer, to request a routine for the same, and to delete the same based on the first application embodiment shown above, the following effects can be achieved.

[0041]

(1): As a result of the routine request for the object, it becomes possible to retain, on a remote machine, information generated within the object.

[0042]

(2): The information generated within the object can be retrieved by issuing an independent routine request.

[0043]

(3): The object on the remote computer can be shared by multiple computers.

[0044]

Next, the remote object access system of the second application embodiment of the present invention will be explained with reference to Figures 5 and 6.

[0045]

This application embodiment can be outlined as follows. In correspondence to an object on a server computer (referred to as the "server object"), an object which possesses an interface identical to that of the former (referred to as the "client object") becomes generated on a client computer. The server object hereby represents the "true" object, whereas the client object may, on the other hand, be construed as a "hypothetical" object the interface of which alone is identical to that of the server object. In a case where a main program within the client computer operates on

the client object, a corresponding operation on the server object becomes executed on the server computer. As far as the first application embodiment is concerned, the object operation originating from the main program must be executed by using a procedural language such as the C language, whereas an object-oriented language can be used in the second application example. [0046]

Figure 5 shows a normal main program within a local computer that lays the foundation for building the remote object access system of the present application embodiment.

[0047]

The local computer (21) possesses the main program (3), the transform logic library (5), and the object library (4), as in the case of the model shown in Figure 2, as well as the client object library (14) between the main program (3) and the transform logic library (5). This client object library (14) possesses the client objects (15) corresponding to the respective server objects (2).

In the following, the object operations according to the aforementioned model will be explained.

[0049]

1. Generation of an object

The main program (3) generates the client object (15) within the client object library (14). The client object (15) issues, in the midst of the generation routine, an object generation function

call to the transform logic library (5). The transform logic library (5) generates, in response to this call, the server object (2), acquires the pointer for said object (2), assigns a unique ID to said object (2), stores the pointer and ID in the correspondence table (6), and then returns the ID to the client object (15). The client object (15) retains, as an attribute, said ID.

2. Execution of object routine

The main program (3) requests the client object (15) to execute the routine. The client object (15) issues, by setting, as an index number, the ID being retained as an attribute, a routine execution request function call for the object (2) to the transform logic library (5). The transform logic library (5) acquires the pointer corresponding to the ID from the correspondence table (6) and then issues a routine execution request to the object (2) specified by said pointer.

3. Deletion of the object

The main program (3) deletes the client object (15) that has become unnecessary. The client object (15) issues, in the midst of the deletion routine, an object deletion function call to the transform logic library (5) by setting, as an index number, the ID being retained as an attribute. The transform logic library (5) acquires the pointer corresponding to the ID from the

correspondence table (6) and then issues a deletion request to the object (2) specified by said pointer.
[0052]

Figure 6 shows a program model for the system of the present application example built based on the foundation of the model shown in Figure 5.

As the figure indicates, the client computer (31) possesses the main program (3), the client object library (14), and the client stub (8). The server computer (32) possesses the server library (9) and the object library (4). The client stub (8) and the server library (9) are, as Figure 3 shows, generated by compiling the transform logic library (5) by using a conventionally-known RPC compiler.

[0054]

[0053]

The object operation for the system of the present application example is executed according to the following procedures.

[0055]

1. Generation of an object

The main program (3) generates the client object (15) within the client object library (14). The client object (15) generates, in the midst of the generation routine, an object generation function call to the client stub (8). The client stub (18) [sic: Presumably "(8)"] transmits, via the RPC mechanism (13), said function call to the server library (19) [sic: Presumably "(9)"].

The server library (9) generates, in response to said call, the object (2), acquires the pointer for the object (2), assigns a unique ID to the object (2), stores said pointer and ID in the correspondence table (10), and returns the ID to the transform logic client stub (8). The client stub (8) relays said ID to the client object (15), whereas the client object (15) retains said ID as an attribute.

[0056]

2. Execution of object routine

The main program (3) requests the client object (15) to execute a routine. The client object (15) issues, by setting, as an index number, the ID being retained as an attribute, a routine execution request function call to the server library (9) via the client stub (8). The server library (9) acquires the pointer corresponding to the ID from the correspondence table (10) and then issues a routine execution request to the object (2) specified by said pointer.

[0057]

2. [sic: Presumably "3."] Deletion of the object

The main program (3) deletes the client object (15) that has become unnecessary. The client object (15) issues, in the midst of the deletion routine, an object deletion function call to the server library (9) via the RPC client stub (8) by setting, as an index number, the ID being retained as an attribute. The server

library (9) acquires the pointer corresponding to the ID from the correspondence table (10) and then issues a deletion request to the object (2) specified by said pointer.

[0058]

In the following, a loading example of the system of the present application embodiment will be shown.

[0059]

<u> / 9</u>

This loading example of the present application embodiment will be explained by designating "Object A" of C++ as a server object class, as in the case of the loading example of the first application embodiment, and by assuming that said "Object A" possesses, as methods, "Action 1," "Action 2," and "Action 3." [0060]

First, five functions of the C language, namely "Object A Create (ID, ret)," "Object A Delete (ID, ret)," "Object A Action 1 (ID, ret)," "Object A Action 2 (ID, ret)," and "Object A Action 3 (ID, ret)," are prepared as the transform logic library (5), as in the case of the loading example of the first application embodiment.

[0061]

Next, an Object B class is prepared as a client object class corresponding to the Object A class of the server object. Incidentally, the name of Object B may be identical to the name of Object A so long as Object A is not used within the main program.

A method the name of which is identical to that of the method supported by Object A is prepared as this Object B, and the respective methods are loaded for enabling the calls of the aforementioned C functions. These methods are characterized as follows.

[0062]

1. Constructor (generation routine): "Object B: : Object B"

This calls the generation function Object A Create (ID, ret) and stores the returned ID in the system interior.

[0063]

2. Destructor (deletion routine): "Object B : : ~ Object B"

This issues, by using the ID being retained in the system interior, the deletion function call Object A Delete (ID, ret).

[0064]

3. "Object B : Action 1"

The Action 1 request function call Object A Action 1 (ID, ret) is issued by using the ID being retained in the system interior.

- 4. "Object B : : Action 2"
- 5. "Object B : : Action 3"

These are identical to Action 1 except that Object A Action 2 (ID, ret) and Object A Action 3 (ID, ret) are respectively issued as function calls.

[0066]

The following advantages are achieved according to the second application embodiment discussed above.

[0067]

(1): Since a client object can be mechanically generated from an object scheduled to be configured on a network, a network program can be generated with ease.

[8800]

- (2): An object on the network can be controlled with a pointer according to procedures similar to those for an object within a local computer.
- (3): An object management logic within a local computer can also be applied to an object on a remote computer.
- (4): As an expanded version of the format of the present application embodiment, an effect of dispersing the load between the server computer and client computer can be realized by partially loading a client object in the course of a real routine instead of construing it as an utterly hypothetical one.

[0071]

Next, the remote object access system of the third application embodiment of the present invention will be explained with reference to Figures 7 and 8.

[0072]

This application embodiment is provided by adding, to the second application embodiment discussed above, a mechanism capable of arbitrarily designating the type (class) of an object selected as an operation target. In a case where one wishes to change the class of an object that prevails as an operation target, it is necessary to reconstruct a transform logic library according to the second application embodiment, whereas such a measure is unnecessary according to the present application embodiment.

Figure 7 shows a program model for the remote object access system of the present application embodiment.

[0074]

The client computer (41) possesses the main program (3), the object library (51), and the RPC client stub for the transform logic (hereafter referred to simply as the "client stub") (53). The object library (51) retains the client object (52), an identical assigned to the former (hereafter referred to as the "instance ID"), and a type-specific ID which shows the type (class) of said object.

[0075]

The server computer (42) possesses the RPC server library for the transform logic (hereafter referred to simply as the "server library") (54) and the object library (56). The object library (56) retains the server object (57). The client object (52) corresponds to the server object (57) at a 1 : 1 ratio, and their

concrete constitutions will be explained on a later occasion. The server library (54) retains the correspondence table (10) between the pointer & instance ID of the server object (57) and the correspondence table (55) between the object type-specific ID & type (class) of the server object (57).

The client stub (53) and the server library (54) are generated by compiling the following transform logic library by using a conventionally-known RPC compiler. This transform logic library possesses the following three functions.

[0077]

(1): Object generation function

This function acknowledges, with reference to the table (55) based on the object type-specific ID included in the call received from the client object (52), the type (class) corresponding to said object type-specific ID, generates the object (57) of the corresponding type in the object /10 library (56), assigns a unique ID to said object (57), stores the instance ID and pointer for said object (57) in the table (10), and then returns said instance ID to the client object (52). Incidentally, the server object (57) hereby generated is designed to be branched from a foundational server object, as will be discussed on a later occasion.

[0078]

(2): Object deletion function

This function acquires, with reference to the table (10) based on the instance ID included in the call received from the client object (52), the pointer corresponding to said instance ID and then deletes the server object (57) specified by said pointer.

[0079]

(3): Routine request function

This function acquires, with reference to the table (10) based on the instance ID included in the call received from the client object (52), the pointer corresponding to said instance ID and then issues, to the server object (27) [sic: Presumably "(57)"] specified by said pointer, a method supported by the foundational server object, which will be discussed on a later occasion. This method request includes a routine type designation which, too, will be discussed on a later occasion.

Figure 8 shows the respective constitutions of the client object (52) and the server object (57).

[0081]

In Figure 8, the foundational server object (61) is a preliminarily prepared server object of a given class, and it supports the singular method (60). The original object (65) is an object which the main program (3) intends to generate, and in this embodiment, three methods (62), (63), and (64) are presumed to be supported.

[0082]

As the figure indicates, the client object (52) is designed to be branched from the original object (25) [sic: Presumably "(65)"], and it possesses, as an attribute, the object type-specific ID assigned to the original object (25) [sic] at the time of system construction. This client object (52), which is illustrated to be morphologically identical to the original object (65) in the figure, provides the original object (65) and an interface to the main program (3). This client object (52), which may be construed as a hypothetical version of the original object (65), engages in the following actions.

<1>: It executes a generation routine in response to a generation request received from the main program (3), whereas during said generation routine, it issues the aforementioned object generation function call to the aforementioned transform logic library by setting, as an index number, the object type-specific ID possessed as an attribute, and it then retains, as an attribute, the instance ID returned from the transform logic library.

[0084]

<2>: It issues, upon the reception of a request for the method (62), (63), or (64) supported by the original object (65) from the main program (3), the aforementioned routine request function call to the transform logic library by setting, as index numbers, the instance ID possessed as an attribute and the routine

type assigned to the requested method (62), (63), or (64). Incidentally, the respective routine types assigned to the methods (62), (63), and (64) are assigned between the client object (52) and the server object (57) at the time of system construction.

[0085]

<3>: It executes, in response to a deletion request received from the main program, a deletion routine and issues, during said deletion routine, the aforementioned object deletion function call by setting, as an index number, the instance ID possessed as an attribute.

[0086]

As Figure 8 indicates, the server object (57) is designed to be branched from a pair of objects, namely the original object (65) and the foundational server object (61), whereas it possesses, as an interface with the outside, the method (60) supported by the foundational server object (61), whereas it additionally possesses, in the interior of said method (60) shielded from the outside, the methods (62), (63), and (64) supported by the original object (65), whereas the correspondences of these methods (62), (63), and (64) with the aforementioned routine types are established.

[0087]

This server object (57) executes, upon the reception of a request for the method (60) supported by the foundational server object (60) [sic: Presumably "(61)"] from the transform logic

library, the method (62), (63), or (64) corresponding to the routine type included in said request.

It becomes possible, based on the foregoing model, to generate, according to operative procedures identical to those for generating an object (original object) of a certain type (class) within a host computer itself, the true object of the corresponding class [server object (57)] on the network, and to induce the server object (57) on the network to execute, according to procedures identical to those for requesting a desired method in relation to a desired object within the host computer itself, the desired method.

[0089]

The following advantages are achieved based on the present application embodiment.

[0090]

(1): A server object and a client object can be generated mechanically from an object which one wishes to configure on a network, based on which a network program can be generated with ease.

[0091]

(2): An object on the network can be controlled with a pointer in a manner similar to that for an object within a computer.

[0092]

(3): There is no need, so long as no object types are added, to reconstruct a transform logic library even in a case where methods for the object have changed.

[0093]

A handful of desirable application embodiments of the present invention have been explained above, although the present invention can also be implemented based on various other /11 morphologies conceived by altering, modifying, and/or improving them. It is possible, for example, to construct the client stubs (8) and (53) within the main program (3) in the application embodiments shown in Figures 4, 6, and 7.

Brief explanation of the figures

Figure 1: A block diagram which shows a normal program model for a local computer of the prior art.

Figure 2: A block diagram which shows a normal program model for a local computer which lays the foundation for building the remote object access system provided by the first application embodiment of the present invention.

Figure 3: A flow chart which shows a process whereby the RPC transform logic client stub and RPC server library of the transform logic are generated from the transform logic library shown in Figure 2.

Figure 4: A block diagram which shows the program model of the remote object access system of the first application embodiment.

Figure 5: A block diagram which shows a normal program model for a local computer which lays the foundation for building the remote object access system provided by the second application embodiment of the present invention.

Figure 6: A block diagram which shows the program model of the remote object access system provided by the first [sic: Presumably "second"] application embodiment.

Figure 7: A block diagram which shows the program model of the remote object access system provided by the third application embodiment.

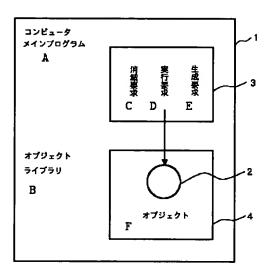
Figure 8: A diagram which shows the constitution of the object of the third application embodiment.

(Explanation of notations)

- (2) and (57): Server objects;
- (3): Main program;
- (4) and (56): Object libraries;
- (5): Transform logic library;
- (6) and (10): Correspondence tables between pointers and IDs of objects;
 - (8) and (53): RPC client stubs of the transform logic;
 - (9) and (54): RPC server libraries of the transform logic;
- (11), (31), and (41): Server [sic: Presumably "Client"] computers;
 - (12), (32), and (42): Server computers;
 - (13): RPC mechanism;

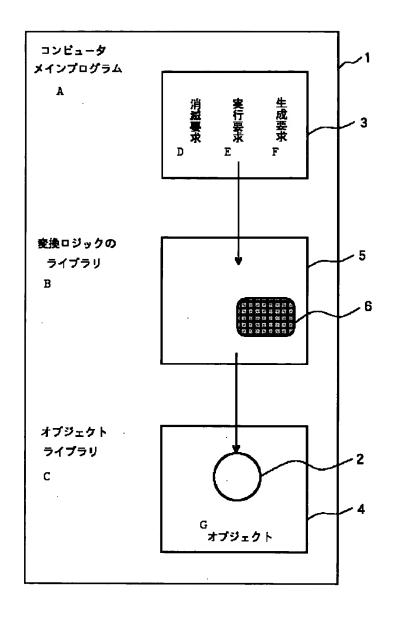
- (14) and (51): Client object libraries;
- (15) and (52): Client object;
- (55): Correspondence table between the type-specific ID and type of an object.

Figure 1



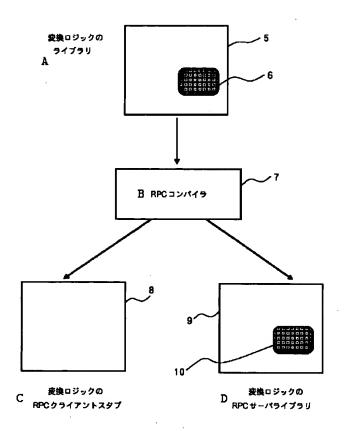
[(A): Computer main program; (B): Object library; (C): Deletion
request; (D): Execution request; (E): Generation request; (F):
Object]

Figure 2



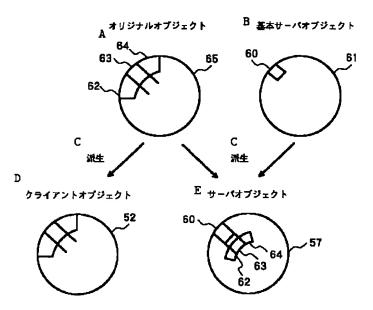
[(A): Computer main program; (B): Library for transform logic;
(C): Object library; (D): Deletion request; (E): Execution
request; (F): Generation request; (G): Object]

Figure 3 45

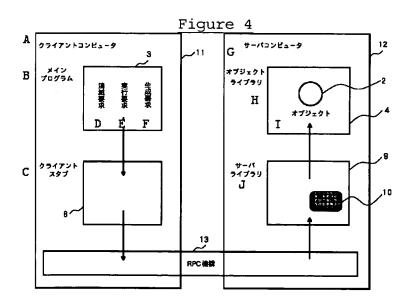


[(A): Library for transform logic; (B): RPC compiler; (C): RPC client stub for transform logic; (D): RPC server library for transform logic]

Figure 8



[(A): Original object; (B): Foundational server object; (C):
Branching; (D): Client object; (E): Server object]

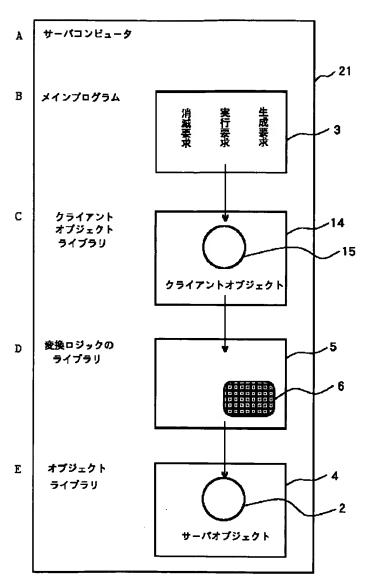


[(A): Client computer; (B): Main program; (C): Client stub; (D):
Deletion request; (E): Execution request; (F): Generation request;

(G): Server computer; (H): Object library; (I): Server library;
(13): RPC mechanism]

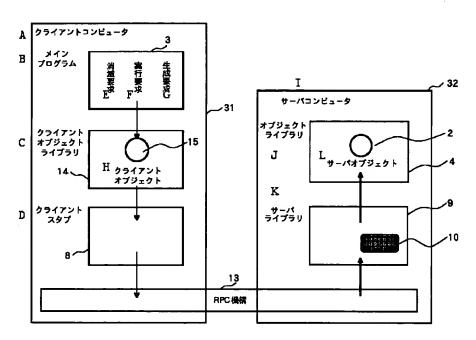
Figure 5

/<u>13</u>



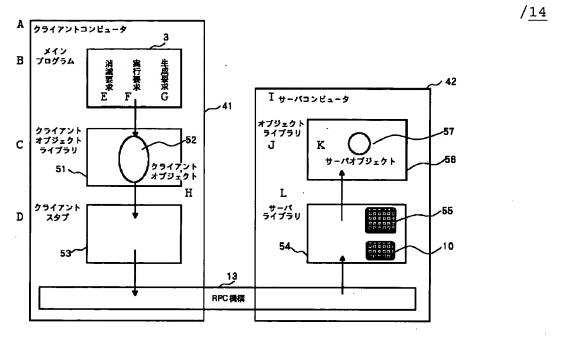
[(A): Server computer; (B): Main program; (C): Client object library; (D): Transform logic library; (E): Object library; (F): Deletion request; (G): Execution request; (H): Generation request;
(I): Client object; (J): Server object]

Figure 6



[(A): Client computer; (B): Main program; (C): Client object library; (D): Client stub; (E): Deletion request; (F): Execution request; (G): Generation request; (H): Client object; (I): Server computer; (J): Object library; (K): Server library; (13): RPC mechanism]

Figure 7



[(A): Client computer; (B): Main program; (C): Client object library; (D): Client stub; (E): Deletion request; (F): Execution request; (G): Generation request; (H): Client object; (I): Server computer; (J): Object library; (K): Server library; (13): RPC mechanism]

This Page is Inserted by IFW Indexing and Scanning Operations and is not part of the Official Record

BEST AVAILABLE IMAGES

Defective images within this document are accurate representations of the original documents submitted by the applicant.

Defects in the images include but are not limited to the items checked:

BLACK BORDERS

IMAGE CUT OFF AT TOP, BOTTOM OR SIDES

FADED TEXT OR DRAWING

BLURRED OR ILLEGIBLE TEXT OR DRAWING

SKEWED/SLANTED IMAGES

COLOR OR BLACK AND WHITE PHOTOGRAPHS

GRAY SCALE DOCUMENTS

LINES OR MARKS ON ORIGINAL DOCUMENT

REFERENCE(S) OR EXHIBIT(S) SUBMITTED ARE POOR QUALITY

IMAGES ARE BEST AVAILABLE COPY.

☐ OTHER:

As rescanning these documents will not correct the image problems checked, please do not report these problems to the IFW Image Problem Mailbox.